

PCT/EP 03 / 06355

PRIORITY DOCUMENT
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN
COMPLIANCE WITH
RULE 17.1(a) OR (b)



REC'D 11 AUG 2003

WIPO PCT

**Prioritätsbescheinigung über die Einreichung
einer Patentanmeldung**

Aktenzeichen: 102 27 255.7
Anmeldetag: 19. Juni 2002
Anmelder/Inhaber: Hyperstone AG, Konstanz/DE
Bezeichnung: Verfahren zur Wiederherstellung von
Verwaltungsdatensätzen eines blockweise
löschbaren Speichers
IPC: G 11 C 16/06

Die angehefteten Stücke sind eine richtige und genaue Wiedergabe der ursprünglichen Unterlagen dieser Patentanmeldung.

München, den 10. Juli 2003
Deutsches Patent- und Markenamt
Der Präsident
Im Auftrag

Agurks

Akte: H 159/4 bt

Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines blockweise löschbaren Speichers

Die Erfindung beschreibt ein Verfahren zur Wiederherstellung der Verwaltungsdatensätze eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers geführt werden.

Die weit verbreiteten nichtflüchtigen Halbleiterspeicher (Flashspeicher) sind in Blöcken und in Sektoren organisiert, wobei ein Block z.B. aus 32 Sektoren mit je 512 Bytes besteht. Die Speicher besitzen die Eigenschaft, dass neue Informationen sektorweise geschrieben werden und nur vorher gelöschte Sektoren geschrieben werden können. Das Löschen erfolgt jeweils für einen Block für alle Sektoren gemeinsam. Das Schreiben eines Sektors in den Speicher dauert länger als das Lesen und eine Löschoperation eines Blockes erfordert eine lange Zeit, z.B. mehrere Millisekunden.

Nach einem gleichzeitig hiermit angemeldeten Verfahren werden von einem Programm im zugehörigen Speichercontroller Tabellen in einem schnell zugreifbaren flüchtigen Merkspeicher geführt, in denen jeweils Verwaltungsdatensätze zu den Blöcken und Sektoren verzeichnet sind. Diese Tabellen bestehen im wesentlichen aus Zuordnungen von logischen Blockadressen zu physikalischen Blockadressen und den Adressen von Ausweichblöcken beim Schreiben von Sektoren in den nichtflüchtigen Speicher. Wenn nun der Strom ausfällt, verschwinden die Daten aus dem flüchtigen Merkspeicher. Sie müssten also zu diesem Zeitpunkt in einem Teil des

nichtflüchtigen Speichers gesichert enthalten sein, um mit korrekten Daten nach einem Wiederanlauf weiter arbeiten zu können. Dazu ist aber wegen der Dauer der Schreiboperationen beim Stromausfall keine Zeit mehr. Ein ständiges Sichern aller Verwaltungsdatensätze durch Kopien würde jedoch alle Schreiboperationen verlangsamen und zu einer erhöhten Abnutzung des nichtflüchtigen Speichers führen.

Es ist Aufgabe der Erfindung, ein Verfahren zu offenbaren, das es erlaubt, die Verwaltungsdatensätze für einen sektorweise schreibbaren und blockweise löschbaren Speicher in einem schnellen flüchtigen Merkspeicher des zugehörigen Speichercontrollers zu führen und diese Verwaltungsdatensätze bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig wiederherzustellen.

Gelöst wird diese Aufgabe dadurch, dass in dem nichtflüchtigen Speicher eine Rekonstruktionstabelle fortlaufend aktualisiert wird, in die Schreib- und Löschoperationen in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.

Vorteilhafte Ausführungsformen sind in den Unteransprüchen angegeben.

Im nichtflüchtigen Speicher werden ein oder mehrere Datenblöcke reserviert, in die eine Rekonstruktionstabelle geschrieben wird. Diese Rekonstruktionstabelle besitzt eine definierte Länge von z.B. 128 Sektoren. Im flüchtigen Merkspeicher werden für die Speicherblöcke, die beschrieben werden, Verwaltungsdatensätze erstellt, in denen unter anderem die logischen und physikalischen Blockadressen vermerkt sind, sowie die Adressen der Ausweichblöcke, in die aktuell geschrieben wird. Werden nun neue Speicherblöcke beschrieben

oder neue Ausweichblöcke bereitgestellt und veraltete Zuordnungen von logischen zu physikalischen Blockadressen aufgelöst, wird fortlaufend je ein Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben. Der jeweilige Eintrag in der Rekonstruktionstabelle enthält mindestens die logische Blockadresse, die physikalische Blockadresse des originären Speicherblocks sowie die Adresse des eventuell benutzten Ausweichblocks.

Wenn nun nach einem Stromausfall ein Wiederanlauf des Speichersystems stattfindet, werden vom Programm des Speichercontrollers die Verwaltungsdatensätze im flüchtigen Merkspeicher leer initialisiert und dann die Rekonstruktionstabelle vom Anfang an durchgegangen und die Zuordnungen entsprechend jedes Eintrags in der Rekonstruktionstabelle in die Verwaltungsdatensätze eingetragen. Dies wird für jeden Eintrag in der Rekonstruktionstabelle wiederholt, bis, das Ende dieser Tabelle erreicht ist. Dabei ist es durchaus möglich, dass einige Zuordnungen mehrfach überschrieben werden, da sie auch im Laufe der ursprünglichen Speicherungen aktualisiert wurden. Es wird aber am Ende des Wiederanlaufs der aktuelle Stand der Adresszuordnungen in den Verwaltungsdatensätzen wieder hergestellt, wie er vor dem Stromausfall bestanden hat.

In einer vorteilhaften Ausführung der Rekonstruktionstabelle ist diese so aufgebaut, dass jeder Eintrag in der Tabelle genau einen Sektor lang ist, auch wenn nicht alle Bytes des Sektors gefüllt sind. Da der Speicher immer sektorweise geschrieben wird, ist kein Zusatzaufwand für eine Datenaufbereitung erforderlich. Auch wenn einiger Speicherplatz auf diese Weise nicht genutzt wird, fällt dies bei der Größe des gesamten Speichers nicht ins Gewicht. Da auch alle Sektoren ab dem aktuellen Eintrag in der Tabelle

gelöscht sind, wird ohne weiteren Aufwand der nächste Eintrag direkt in die Tabelle geschrieben.

Bei einigen Typen von nichtflüchtigen Speichern ist es auch möglich, nur einen Abschnitt eines Sektors, z.B. von 128 Bytes, unabhängig von den anderen Abschnitten des Sektors zu beschreiben. Bei diesen Typen wird nur ein solcher Abschnitt eines Sektors beschrieben und damit wird beispielsweise nur ein Speicherblock für die Rekonstruktionstabelle benötigt.

Durch den besonderen Aufbau der Rekonstruktionstabelle und die Speicherung dieser Tabelle im nichtflüchtigen Speicher wird erreicht, dass auch während einer Rekonstruktion der Verwaltungsdatensätze der Strom ohne Fehler zu verursachen abermals ausfallen kann. Bei dem erneuten Wiederanlauf des Systems wird nämlich die Rekonstruktionstabelle noch einmal vollständig ausgewertet und damit dann der aktuelle Zustand der Verwaltungsdatensätze erreicht.

Da die Rekonstruktionstabelle eine definierte Länge besitzt, z.B. 128 Einträge, wird sie im normalen Speicherbetrieb bis fast an das Ende gefüllt. Vorteilhafterweise wird, wenn der vorletzte Eintrag geschrieben wurde, wird eine Reorganisation gestartet. Dazu wird ein Vermerk über die Reorganisation als letzter Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben. Dann werden alle Adresszuordnungen, wie sie in den Verwaltungsdatensätzen aktuell aufgeführt sind, aufgelöst und damit ein definierter Grundzustand in den Verwaltungsdatensätzen hergestellt, wie er auch bei einem Wiederanlauf des Systems als erstes initialisiert würde.

Das Verfahren wird weiter verbessert, wenn nach einer erfolgreichen Reorganisation ein Fertig-Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben wird. Dieser Fertig-Eintrag

wird vorteilhafterweise mit einem Zählwert versehen, der bei jeder Reorganisation hochgezählt wird.

Weiterhin ist es günstig, bei jeder Reorganisation eine neue Rekonstruktionstabelle in anderen Speicherblöcken anzulegen. Diese werden aus dem Vorrat an gelöschten Speicherblöcken genommen, die entweder noch ursprünglich gelöscht sind oder von einem Hintergrundprogramm gelöscht wurden. Der Fertig-Eintrag wird als erster Eintrag in die neue Rekonstruktionstabelle geschrieben. Die bisherigen Blöcke für die Rekonstruktionstabelle werden dann freigegeben und damit so gekennzeichnet, dass sie von dem Hintergrundprogramm für das Löschen bearbeitet werden.

Falls bei dem Vorgang der Reorganisation der Strom ausfällt und noch kein neuer Fertig-Eintrag geschrieben wurde, wird beim Wiederanlauf des Systems die Reorganisation neu gestartet. Die Reorganisation ist beliebig oft wiederholbar. Falls der Fertig-Eintrag schon geschrieben wurde, aber die bisherige Rekonstruktionstabelle noch nicht freigegeben wurde, kann es vorkommen, dass bei dem Wiederanlauf des Systems zwei Reorganisationstabellen, die bisherige und die neue, gefunden werden. Dann wird anhand des Zählwertes im Fertig-Eintrag der Rekonstruktionstabelle festgestellt, welches die neuere Tabelle ist, und der Reorganisationsvorgang wird entsprechend fortgesetzt. Somit wird auch in solchen Fällen das korrekte Weiterarbeiten des Speichersystems sichergestellt.

Bei jeder neuen Adresszuordnung von physikalischen Blockadressen zu logischen Blockadressen müssen die Blockzeiger in der Blockzeigertrabelle entsprechend geändert werden. Diese Blockzeigertabelle steht im nichtflüchtigen Speicher und das Schreiben der Änderungen müsste jedes Mal über den Ausweichblockmechanismus laufen. Um die Schreiboperationen zu optimieren, wird im flüchtigen Merkspeicher eine

Zeigerzwischentabelle gehalten, in der die geänderten Adresszuordnungen mit der logischen Blockadresse und der geänderten physikalischen Blockadresse festgehalten werden. Diese Tabelle ist nach logischen Blockadressen geordnet. Falls nun eine Adresszuordnung durchgeführt wird, wird zunächst in dieser Zeigerzwischentabelle nachgesehen, ob die logische Blockadresse dort verzeichnet ist. Wenn dies der Fall ist, wird die dort angegebene physikalische Speicherblockadresse benutzt, ansonsten wird die physikalische Speicherblockadresse aus der Blockzeigertabelle benutzt.

Die Zeigerzwischentabelle gibt somit an, welche Einträge in der Blockzeigertabelle nicht mehr gültig sind. Bei der vorstehend beschriebenen Reorganisation werden auch die Blockzeigertabellen im nichtflüchtigen Speicher neu geschrieben und mit den Werten aus der Zeigerzwischentabelle aktualisiert. Somit werden die Änderungen der Blockzeiger nur bei der Reorganisation neu in den nichtflüchtigen Speicher geschrieben und damit eine große Anzahl von Schreiboperationen eingespart.

Bei einem Stromausfall geht die Zeigerzwischentabelle verloren. Da jede neue Adresszuordnung mit ihren logischen und physikalischen Blockadressen seit der letzten Reorganisation in der Rekonstruktionstabelle als Eintrag gespeichert ist, wird auch die Zeigerzwischentabelle bei einem Wiederanlauf des Systems mit rekonstruiert.

Die Ausgestaltung der Erfindung ist in den Figuren beispielhaft beschrieben.

Fig. 1 zeigt den Aufbau einer Rekonstruktionstabelle

Fig. 2 zeigt den Zusammenhang der Zwischenzeigertabelle mit der Blockzeigertabelle

In der Fig. 1 ist der Aufbau der Rekonstruktionstabelle RKT dargestellt. Sie besteht hier aus 128 Einträgen, die jeweils einen Sektor lang sind. Der erste Eintrag ist als Fertig-Eintrag FE gekennzeichnet und enthält außerdem auch den Fertigzähler FZ. Es ist Platz für weitere Verwaltungsdaten VD. Ab dem zweiten Eintrag sind Rekonstruktionseinträge RE verzeichnet, die aus den gemerkten Schreiboperationen die Einträge für die logischen Blockadressen LBA, die physikalischen Speicherblockadressen SBA, die benutzten Ausweichblockadressen ABA sowie weitere Verwaltungsdaten VD enthalten. Der letzte Eintrag in der Rekonstruktionstabelle RKT wird als Reorganisationseintrag OE gekennzeichnet. Auch er hat Platz für weitere Verwaltungsdaten VD.

In der Fig. 2 ist die Blockzeigertabelle BZT dargestellt, die mit der logischen Blockadresse LBA indiziert ist und jeweils die zugehörige physikalische Speicherblockadresse SBA enthält. Diese Tabelle BZT steht im nichtflüchtigen Speicher. Im flüchtigen Merkspeicher ist die Zeigerzwischentabelle ZZT aufgebaut, die in jeder Tabellenzeile eine Zuordnung von logischen Blockadressen LBA zu physikalischen Speicherblockadressen SBA enthält. Dies sind die logischen Blockadressen LBA, deren Zuordnung zu physikalischen Speicherblockadressen SBA sich seit der letzten Reorganisation geändert haben. Die Tabellenzeilen sind nach aufsteigenden logischen Blockadressen LBA sortiert und geben die Einträge in der Blockzeigertabelle BZT an, die nicht mehr gültig sind und bei der nächsten Reorganisation aktualisiert werden.

Bezugszeichen

ABA	Ausweichblockadresse
BZT	Blockzeigertabelle
FE	Fertig-Eintrag
FZ	Fertig-Zähler
LBA	Logische Blockadresse
LBAn	Logische Blockadresse n in der ZZT
OE	Reorganisationseintrag
RE	Rekonstruktionseintrag
RKT	Rekonstruktionstabelle
SBA	Speicherblockadresse
VD	Verwaltungsdaten
ZZT	Zeigerzwischentabelle

Patentansprüche:

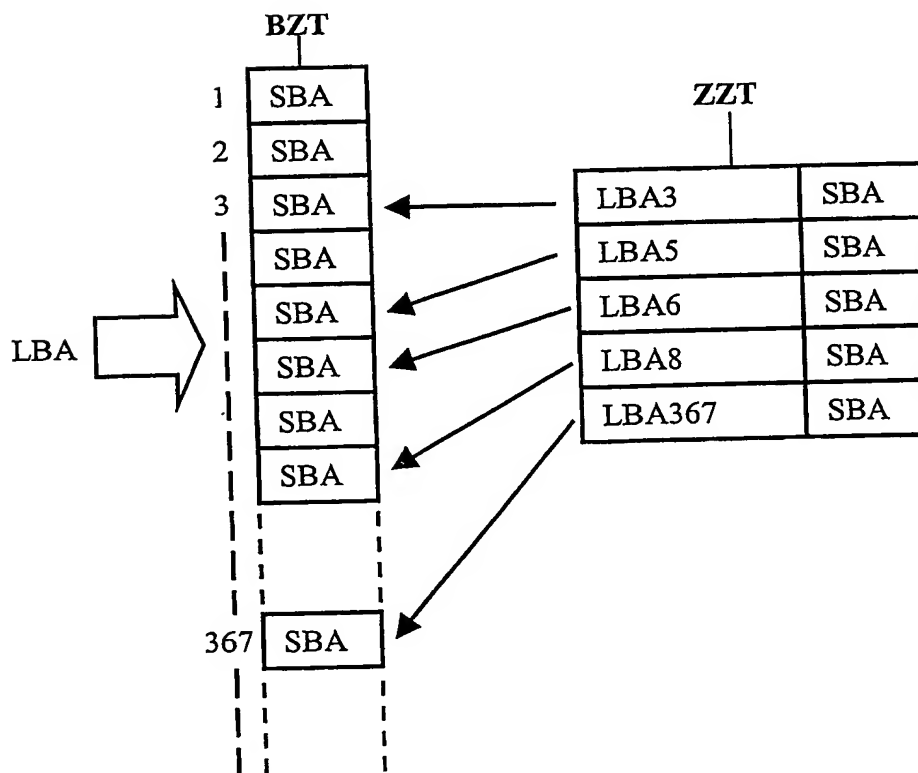
1. Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem schneller zugreifbaren internen flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers gehalten werden, dadurch gekennzeichnet, dass in einem oder mehreren Speicherblöcken des nichtflüchtigen Speichers eine Rekonstruktionstabelle (RKT) fortlaufend aktualisiert wird, in der alle Schreib- und Löschoperationen im nichtflüchtigen Speicher in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers des Speichercontrollers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.
2. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass jeder Eintrag in die Rekonstruktionstabelle (RKT) einen Sektor oder einen Sektorabschnitt lang ist.
3. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass die Rekonstruktion der Verwaltungsdatensätze des Merkspeichers wiederholt wird, wenn bei der Rekonstruktion der Datensätze der Strom abermals ausgefallen war.
4. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass jeweils bei Erreichen eines vordefinierten Füllstandes der Rekonstruktionstabelle (RKT) eine Reorganisation zur Herstellung eines definierten Grundzustands der Verwaltungsdatensätze im Merkspeicher und in der Rekonstruktionstabelle (RKT) gestartet wird und dass dieser Start der Reorganisation als letzter Eintrag (OE) in der Rekonstruktionstabelle (RKT) vermerkt wird.

5. Verfahren nach Anspruch 4, dadurch gekennzeichnet, dass jedes Mal wenn die Reorganisation erfolgreich war ein Fertig-Eintrag (FE) in der Rekonstruktionstabelle erfolgt, der einen Zähler (FZ) enthält, der bei jedem Fertig-Eintrag hochgezählt wird.
6. Verfahren nach Anspruch 5, dadurch gekennzeichnet, dass zum erneuten Einrichten der Rekonstruktionstabelle (RKT) nach einer erfolgreichen Reorganisation die bisher genutzten Speicherblöcke zum Löschen in einem Hintergrundprogramm freigegeben und ein noch gelöschte Blöcke entsprechend initialisiert werden.
7. Verfahren nach Anspruch 5 oder 6, dadurch gekennzeichnet, dass der erste Eintrag in einer Rekonstruktionstabelle (RKT) ein Fertig-Eintrag (FE) ist.
8. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass als Teil der Verwaltungsdatensätze im Merkspeicher eine Tabelle (ZZT) für jeweils ungültige Blockzeiger geführt wird, die in einer Blockzeigertabelle (BZT) im nichtflüchtigen Speicher enthalten sind.
9. Verfahren nach Anspruch 3 und 8, dadurch gekennzeichnet, dass jeweils bei der Reorganisation die Blockzeigertabelle (BZT) anhand der Tabelle (ZZT) für ungültige Blockzeiger aktualisiert wird.

Fig. 1

	RKT			
1	FE	FZ	VD	
2	RE	LBA	SBA	ABA
3	RE	LBA	SBA	ABA
127	RE	LBA	SBA	ABA
128	OE	VD		

Fig. 2



Zusammenfassung

Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines blockweise löschbaren Speichers

Die Erfindung beschreibt ein Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem schneller zugreifbaren internen flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers gehalten werden, wobei in einem oder mehreren Speicherblöcken des nichtflüchtigen Speichers eine Rekonstruktionstabelle (RKT) fortlaufend aktualisiert wird, in der alle Schreib- und Löschoperationen im nichtflüchtigen Speicher in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers des Speichercontrollers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.

- Fig. 1 -

Fig. 1

RKT

1	FE	FZ	VD		
2	RE	LBA	SBA	ABA	VD
3	RE	LBA	SBA	ABA	VD
127	RE	LBA	SBA	ABA	VD
128	OE	VD			